

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 06-324972
 (43)Date of publication of application : 25.11.1994

(51)Int.CI. G06F 13/00
 G06F 1/00
 H04L 12/28

(21)Application number : 05-202015 (71)Applicant : INTERNATL BUSINESS MACH CORP <IBM>
 (22)Date of filing : 23.07.1993 (72)Inventor : DAYAN RICHARD A
 LE KIMTHANH D
 MITTELSTEDT MATTHEW T
 NEWMAN PALMER E
 RANDALL DAVE L
 RUOTOLI LISA A
 YODER JOANNA B

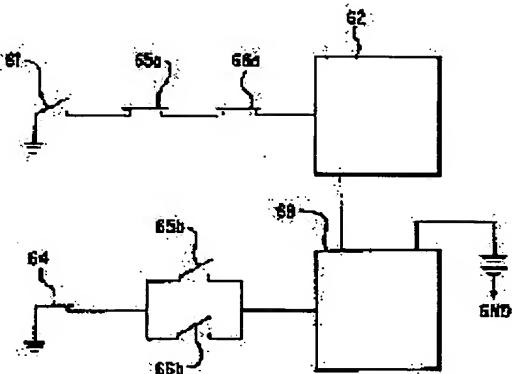
(30)Priority
 Priority number : 92 947019 Priority date : 17.09.1992 Priority country : US

(54) LAN STATION PERSONAL COMPUTER AND SECURITY PROTECTION METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide a LAN station personal computer and a security protection method.

CONSTITUTION: In a method for protecting a system from an attack on a network to which a LAN station belongs and whose security is protected and in a medialess personal computer system work station (defined as LAN station here), a flag bit showing whether access to the specified security protection mechanism of the system is possible or not during a power on self test is set in a memory in the system, a procedure for obtaining a program for system constitution setting, which is stored in the network, is shown for guiding, a changing and eliminating a password used in the LAN station and password data is prevented from being transmitted on the network.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 23.07.1993

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number] 2075806

[Date of registration] 25.07.1996

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right] 18.12.1998

「従来の技術」一般にパーソナル・コンピュータ・システム及び特に IBM/パーソナル・コンピュータは今日の近代社会における多くの分野にコンピュータ・パワーの利用を普及させた。パーソナル・コンピュータ・システムは通常次のように定義される。「単一のマイクロプロセッサと付随する揮発性又は不揮発性メモリ1つ以上のシステムユニット、1つのディスクケット装置、モニタ、鍵盤、一つ又は二以上のオプションのプリンタに接続し、固定ディスク又は携帯用のマイクロコンピュータ」これらの中のシステムを他と区別する特徴の1つは上述の構成部品を互いに電気的に接続するためのマザーボード(システム・ボードとして知られており、また本明細書でも折りたてシステム・ボード、システム・ブレーナ、ブレーナーと述べられている)を使用していることである。これらシステムは主として個人ユーザ向けに整備した計算能力を提供するよう設計されている。つまり個々のシステムによる購買のため価格は低く設定されている。このようなパーソナル・コンピュータの原則としてそれは IBM PERSONAL COMPUTER SYSTEM のモニタ 2.5" 3" 8" 8Kを有する。このマザーボードがハードウエアとソフトウエアの間に確立された。このマザーボードがユーザーが通常の適用業務プログラムノード・ペーティング・システムと装置間のインターフェースを提供しハードウエア装置の特徴に係るわざわしさを最大限に發揮する。最終的には、該コードは基本入出力システム(BIOS)の中に組み込まれ、ハードウエアの特性から適用業務プログラムを隔離すると同時に新しい装置をシステムに追加することが可能されるようになった。

【0007】 BIOSが装置に対する中间インターフェースをデバイス・ドライバに提供すると同時にデバイスの性能を存続する事から解放したため BIOS の重要性は、直ちに明白となった。BIOS はシステム上不可欠な部分であり、システム・プロセッサに入出力されるデータの動きを制御するため、システム・ブレーナ上に常駐し読み込まれるメモリ (ROM) の形で客先へ出荷された。例えば、最初の IBM パーソナル・コンピュータにおける BIOS はブレーナ・ボード上の ROM 8Kを有した。

【0008】新しいパーソナル・コンピュータ系列が開発され、

5, 40, L40SX, 50, 55, 56, 57, 65
70, 80, 90, 95がある。
【0001】これらのシステムは2つの一般的系列に分
割される。第1の系列は、これは通常系列1のモデルと
して照会されているのであるが、IBM PERSONAL COMPUTER
RAT及びその他「IBM互換機」によつて例証されるバ
ース・アーキテクチャを使用している。第2の系列は、こ
れは通常系列2のモデルとして照会されているのである
が、IBM PERSONAL SYSTEM/2 モデル57から95によ
るに従つて、B10Sは新しいハードウェア及び
出入力装置を包含するため更新したり、抜強しなければ
ならないようになつて来た。初期されたようにB10Sはメモ
リ容量を増加することから開始した。例えば、IBM PERSON
AL COMPUTER AT導入の際B10Sは、32KBイト
を必要とするに至つた。
【0009】今日、技術革新にともなつて、系列2のバ
ーソナル・コンピュータはさらに複雑になり、より頻繁
に新モデルが登場するようになりつつある。

コンピュータに追加されつつあるので、BIOSの変更がバーソナル・コンピュータの開発過程で大きな問題となってきた。例えば、マイクロチャネル、アーキテクチャでのIBM PERSONAL SYSTEM/2の導入に際して、相当新しいBIOS(新BIOS又はABIOS)が開発された。しかしながら、ソフトウェアの互換性を保つために、系列のモデルのBIOSが系列2のモデルに合まなければならなかった。

【0005】初期の系列のモデルはシステム・プロセッサとして広く使われたINTEL 8088又は8086マイクロプロセッサを典型的に使用した。その後の特定の系列1及び系列2のモデルは、低速のINTEL 8086マイクロプロセッサと類似の動作をさせたために、実モード(Real Mode)で動作し或いはアドレス範囲をある程度のモデルにおいて1メガバイトから4メガバイトへ拡張する保護モードで動作し得る高速のINTEL 80286、80386、及び80486マイクロプロセッサを適用している。本質的に80286、80386及び80386プロセッサの実モード機構は8086及び8088マイクロプロセッサ用に書かれたソフトウェアに対応してハードウェアの互換性を提供している。

【0006】IBMパーソナル・コンピュータのようなら、最もも初期のパーソナル・コンピュータから始まって、ソフトウェアの互換性は問題要因として考えられてきた。この最終目標を達成するために、「ファームウェア」として知られるシステム・レジスト・コードの開発が、いかに必要な部分しか次の並置のために開発された。しかしながら、9.6K ROMの中のほんの少しだけが、その並置のために残らなかつ

将来、出入力装置を追加すれば結果はCBIOSとBIOSはROMを使いたい場合を考えられるようになつた。かくして新しい出入力技術は簡単にABIOSの中に組み込めるのである。

000131 これが1989年8月25日出願の米国特許出願番号07/398,820、1991年6月4日実行の米国特許第5,022,077号の主題であつた。かくして、正と謗られないB10Sのディスクでの変更を防止する手段が必要であることはきわめて明白になつた。

本明の完全な理解のため必要な限り本明書に参考として記載されている。

000141 IBM PS/2マイクロチャネル・システムの導入の際、出入力アダプタ・カード及びブレーナー等からスイッチやシャンパンバー等が取り外された。マイクロチャネル・アーキテクチャによつてプログラム可能レジストラが提供され、これによつてスイッチやシャンパンバー等を置き換えられたのである。これにどもなつて、これらが新しく組み込まれたのである。これらのユーティリティが必要とされた。これらのユーティリティ及びそのシステムの使用容易性を改進するためのユーティリティシステム診断プログラムと共にシステム・リファレンス・ドキュメントに記載されるようになった。

000151 初期の運用に先立つて、各マイクロチャネル・システムはそのPOSレジスターを初期化する必要がある。例えば、もしそのシステムが新しい入出力カード

将来、出入力装置を追加すれば結果はCB10SとBIOSはROMを使いたいと考えられるようになつた。かくして新しい出入力技術は簡単にABIOSの中に組み込めるつた。

000111]これらの問題のため、及び系列2のBIOSに対する要を説明できるだけ早い時点での一部を説き去る必要性が生じてきた。これは、BIOSの一部を固定ディスクのような大容量機器に出来ただけで、BIOSコードを迅速且つ効果的に記憶する手段を提供する一方、BIOSコードが強制される手数を著しく増加させた。BIOSはオペレーティングシステムの不可欠の部分であるので強制されたBIOSは異常な結果をもたらす可能性があり、多くの場合完璧な動作不良及びシステムの不動作をもたらすことになつた。

興味ある読者は、ここに公開する発明の理解に役立つべき追加情報として該特許を参照されたい。そして該特許の内容は本発明の完全な理解のため必要な限り本明細書に参考として記入されている。

000141]IBM PS/2マイクロチャネル・システムの導入の際、出入力アダプタ・カード及びブレーナー・スイッチやジャンパ線が取り除かれた。マイクロチャネル・アーキテクチャによつてプログラム可能レジストリ置き換えたのである。これにともなつて、これらはプログラム可能レジストリオプションのユーティリティが必要とされた。これらはユーティリティ及びそのシステムの使用容易性を改良するためのユーティリティはシステム診断プログラムと共にシステム・リファレンス・ディスクケットに組み込んで各システムに添付して販売されたようになつた。

000151]最初の使用に先立つて、各マイクロチャネル・システムはそのPOSレジストを初期化する必要がある。例えば、もしそのシステムが新しい出入力カード

は、デジタル・アナログ変換器 (D/A) 50を通過してモニタまたはその他のディスプレイ表示装置へ送られる。ここでは、VSP46を直角自然画像入出力と照会されている装置と接続するが応じてもなされている。これらの接続は、ビデオ・レコーダー/ブレーヤ、カメラ等の形をとる場合がある。入出力バス44はまた、デジタル信号処理部 (DSP) 51と一緒に連結されており、そのDSP51はDSP51と一緒に処理してデータによる信号を処理するためのソフトウェア命令群を記憶する命令RAM52とデータRAM54などを付随して持つている。DSP51は、音声制御部55による音声入出力の処理とアナログ・インターフェース制御部56による他の信号の処理を行う。

[0062] その後に、入出力バス44は出入力制御部58及びそれに付随した電気的に消去可能なRAM50時にPAPの成功的な動作に対するデータを含むシステム構成を表示するデータを記憶する。少なくとも1個の不正な解説の検出用スイッチ (図4、5、6) が用意され、カバー内に取り付けられ、カバーが開いている事を検出し、該不正な解説検出用スイッチの動作に応答してメモリを消去したり貯貯するためのCMOS RAMと連続して動作するようになっている。

[0063] ここで述べるように、パーソナル・コンピュータ・システムの機密保護という特定の目的を達成するためには、パーソナル・コンピュータ・システム10は、その内部に選択して動作可能な状態にしたり、動作不能状態にしたりでき、動作可能な状態の時特権アクセス・バスワードを受け取って記憶するように、消去可能なメモリ要素は、電気的に消去可能なRAM可能な読み取り専用メモリ又は上記のEPROM59 (図3) の1つ目ドライブは部分で構成される。上記オプション・スイッチ60は、カバー15及びシールド44に接続して動作するようになっている。該オプション・スイッチ (本開示では機密保護スイッチとも呼ばれる) は、例えば、システム・ブレーナ上のジャンパ、ブレーナにアクセス可能な人にによって、手作業で2種類の状態を設定できるものであつても良い。

[0064] 一つの状態 (ここでは書き込み可能又はロック解除と呼ぶ) では、EPROM59はここで述べるように動作可能な状態に付随され、PAPを記憶できる。PAPはEEPROMに書き込まれ、削除され、削除される。その他の場合は動作不能状態では、PAPはEEPROMに書き込み可能状態では、PAPはEEPROMに書き込み可能である。この場合には、書き込み不可又はロック状態という) EPROMのPAP記憶能力は、動作不能に設定されている。この発明によれば、LANステーションの製造時の初期状態は、パワーオン時にシステムを機密不保護の状態に設定してある。

[0065] システムが機密保護状態になるためには、システム・オーナは、施設されたカバーを開けて、システム・ブレーナ20上にある機密保護スイッチの状態を意図的に変更し、機密保護バスワードの活性化を可能にし、システムを機密保護システムに成らしめなければならぬ。更に、システム・オーナは承認されたユーザは、手順を追つて特別の処理を実行してPAPの導入をしなければならない。係る処理とそれに適応するシステムの特徴が、本発明の焦点である。

[0066] 上述のように、システム・オーナはまた、命令RAM52とデータRAM54と一緒に特定の関係を示してある。カバーの開放又は除去の状態を示すスイッチは、本発明の図でいえば、すなはち、主カバー15の除去に対して応答するスイッチ65 (図4、5、6) 及びケーブル接続カバーの除去に対するスイッチ66である。

[0067] 各スイッチは2つの部分からなっている。1つは通常開 (それぞれ65a、66a) 、もう1つは通常閉 (それぞれ65b、66b) である。第2のスイッチは、ケーブル接続カバー16がそうであるように、オプションである。しかしながら、本明細書での注意深い考案によつて明らかのように、オプション・カバーとスイッチは、システムに対するより完全な機密保護を保証する。

[0068] 通常開状態になつてゐるカバー・スイッチ65と66の接点群は、主電源スイッチ61と電源62に直列に接続されている (図4)。従つて、もしカバーをはずしてシステム10の電源を入れようとするとき、当該接点群65aと66aは開状態となりシステムの動作を停止する。カバーをしたままであると、当該接点群は閉じ状態になつてゐるため、正常なシステム動作が開始される。

[0069] 通常開状態のカバー・スイッチ65と66の接点群は、カバー・スイッチ61及びCMOS RAM62と共に接続されている。当該通常開状態の接点65bと66bは、カバー15及び16の存在によって開状態となり、これらカバーの除去によって閉状態となる。

[0070] カバー・スイッチ64は、コンピュータ・システム10に一般的に提供されているカバー鍵を施錠する事によって、通常開状態となる。これら3種類の接点群は、電流のグランドへの交代路もしくはCMOS RAMの付勢化の一部分を形成しており、カバー鍵が施錠状態に付勢化しているシステムの状態でカバーが不正に除去されたために、付勢が失われれば、該メモリの特定区分を特定の状態 (全て「1」で埋めるなど) に設定する効果を有する。

[0071] 通常開状態のPAP (Power On Self Test) によって実行される。一度PAPが導入されると、システムは機密保護モードになる。PAPはEEPROMに保存される。PAPのバックアップ用コピーもEEPROMに保存される。この結果は、PAPの導入、変更、削除の最中に電源が発生して、PAPが個別的に消失するのを防ぐために行われる。

[0072] 1 POP及びPAP (もし導入されていれば) の正当性を証明する少くともいくつのか特定ビットがNVRAMに記憶される。NVRAM及びEEPROM

開運データは、もし技術が許すならば、或いはもし設計者が係る選択に伴う制限を受け入れるならば、單一の消去可能なメモリ要素に記憶させる事を意図している。

[0073] ここで図4から図7までの断路図を参照する事によって、本発明に係る特定のハードウェア構成がより具体的に述べられている。図4は、一般的な電脳制御又は「ON/OFF」スイッチ61、一般的電源62、主カバー2、主カバー15及びケーブル接続カバー16の様なカバーの開閉又は除去に応答して導通状態を変えるスイッチ、および1鍵スイッチ64の特定の関係を示してある。前面カバー1ドア部は、コンピュータ・システム・フレーム上で、カバー15が存在し、然るべき位置に配置して、システムのカバーとして機能しているとき、カバースイッチ65の差動レバー70が、直前面フレーム部の開口部に突き出るような位置に取り付けられている。

[0074] ケーブル・カバースイッチ66は、システム・フレームの後部パネルに取り付けられ、ケーブル・カバー16上に取り付けられたラッチ部によって発射され且つ主カバー15の場合と同様に手操作で鍵が回転できるよう位置する事が望ましい。オプションのケーブル・カバー16が使用されているとき、(完全なシステムの機密保護が必要な場合)、カバーをパネルに固定する事によって該、ラッチ部によって通常開の接点66aが閉状態になるよう、また通常閉の接点66bが開状態になるよう設置される。

[0075] 上述或いは後述の機密保護・保全機構は、前に提案されたパーソナル・コンピュータの機密保護機構、パワーオン・バスワード (POP) とは独立して動作する。係る追加の機密保護・保全機構は、オレンジ・ブックのような当面する規定のものと、システム認定の安全な装置を提供する。

[0076] 1 POPも依然として使用できる。

[0077] 通常開状態のカバー・スイッチ61と電源62がシステムを機密保護状態にするために必要である。その新しいバスワードがここで直列に接続される特権アクセス・バスワード (PAP) である。PAPはEEPROMに保存される。以前のパーソナル・コンピュータ・システムとの互換性を維持するために、PAPも依然として使用できる。

[0078] 通常開状態のカバー・スイッチ65と66の接点群は、カバー・スイッチ61及びCMOS RAM62と共に接続されている。当該通常開状態の接点65bと66bは、カバー15及び16の存在によって開状態となり、これらカバーの除去によって閉状態となる。

[0079] カバー・スイッチ64は、コンピュータ・システム10に一般的に提供されているカバー鍵を施錠する事によって、通常開状態となる。これら3種類の接点群は、電流のグランドへの交代路もしくはCMOS RAMの付勢化の一部分を形成しており、カバー鍵が施錠状態に付勢化しているシステムの状態でカバーが不正に除去されたために、付勢が失われれば、該メモリの特定区分を特定の状態 (全て「1」で埋めるなど) に設定する効果を有する。

[0080] 1 POP及びPAP (もし導入されていれば) の正当性を証明する少くともいくつのか特定ビットがNVRAMに記憶される。NVRAM及びEEPROM

OMに保存されたデータの変更は互いに独立して行われる。EEPROMの中の2ビットが当該変更手順のどこで電源が発生したかをPOSTにに対して知らせ、できればシステム・ボードの初期の状態から再生させる機能として使われる。バスワード・ユーティリティは変更ファイルド、PAPへアクセスする際に使われる2ビットの状態表示機能、を備する。

【0082】もしもバスワードの変更中に電源断が発生すれば、電源が再接続した時POSTが上記状態表示機能をチェックする。(POSTは実際には、全てのバスワードを初期の状態表示機能をチェックする。)もしPAPの変更が成功すれば、(【001】状態)POSTは処理を終行する。もし変更が電源断の前に開始すれば、(【011】状態)POSTは正当なバックアップの存在をチェックする。もし正当であれば、バックアップPAPを主PAPへ複写する。もしオプション又は機密保護スイッチがロック解除の状態又は書き込み可能状態になつていなければ、エラーが表示される。この際システム・オーナーは、カバーのロックを解除し、機密保護スイッチの位置を変えなければならない。

【0083】もし主PAPの変更が成功すれば(【01】状態)、システム・リファレンス・ディスクケットの使用又はシステム区画の起動をしようとする試みを検証するために主PAP(新PAP)を使用する。POSTはバックアップPAPが正しくないと認定し、この場合は主PAPをバックアップPAPに複写する。POSTは主PAPが正しくないと認定し、この場合は主PAPをバックアップPAPがうまく変更されなければならない。

【0084】もしバックアップPAPがうまく変更されていれば、(【11】状態)主PAP及びバックアップPAPの両方も正當であると考えられ、POSTはユーザーがPAPの入力を確認する前に主PAPの正当性を検証する。上述のようにPAPはCMOSメモリの中に維持されている。2ビットがPAPの為のバスワード表示器として使用するためにはPAPのメモリに維持されている。1つの表示器はシステムが機密保護モード(PAPが導入済み)における事を示すために使用される。第2の表示器はPAPが最初のバーワン時(Cold Boot)には正しく導入されていた事を示すために使われる。

【0085】これら2つの表示器は初期化されコールド・ブート時にのみ設定される。IPに先立って、もしシステム・リファレンス・ディスクケット又はシステム区画が起動されなければ、これら表示器は書き込み保護され、複数IPには導入済みPAPの入力が成功する必要とする。PAPとこの表示器の変更はEEPROMに記憶されたPAPの変更と独立して行われる。しかししながら、POSTはPAP、バックアップ用PAP、IPL装置起動リストPAPを導入し、PAPを導入しません。PAPとこの表示器の変更は、PAPのメモリの変更と同一のアドレスで行われる。

【0086】PAPに対する不正アクセスを防止する。

路は、PAPの場所に対する如何なる変更も防止している。機密保護スイッチがロックの位置にあると、承認されたエーザがPAPを変更しようとすると、相当するメッセージが現れる。

【0099】追加の安全機能がバスワード・ユーティリティに組み込まれていて、承認されたユーザがPAPをPAPと等しくセットする事を防止している。PAPをセッティ変更するとき、該新PAPがシステムの現在のPAPと等しくならないようチェックがなされている。また、PAPを変更したり削除したりするときは、現在のPAPを知つてなければならない。

【0100】パーソナル・コンピュータ・システムは機密保護スイッチをロックの位置にし、カバーは施錠した状態で取出されることになっている。このことは、システム・オーナー以外の如何なる人もシステムを機密保護モードでセッティできないように行われる。POと異なり、PAPはハードウェアの操作では消去されない。PAPを忘れたり、未詳記のユーザがシステムを機密保護モードにするには、システム・ボードを取り替えなければならない。

【0101】この事は、POSTが開錠的にユーザに対するIE PROMエラーのとき、以前に保護状態にあるシステムへの不保護状態でのアクセスを付与する状況を防止するために行われる。システム・オーナーは、介入して状況の確認をする必要があり、その確認には場合によっては、システム・ボードの取り替えを要する。

【0095】もしシステムが、正しいPAPと同じPOSOPを導入した状態でワーオンされれば、POSTはユーザにバスワードの入力を促す。もしPAPが入力されれば、POSTはシステム・リファレンス・ディスクケット・イメージから起動をしない。システムは現在のIPL起動リストのみを使用して起動する。

【0096】もしPAPでなくPAPが入力されたら、該ユーザはシステム・リファレンス・ディスクケット・イメージ(ネットワークに対するアクセスが可能である)か、または正常なIPL起動リストから起動することができる。

【0097】このバーワン手順の後でシステム・リファレンス・ディスクケット・イメージの起動がされるよう最初のバーワン時PAPの入力が成功したことにより、POSTは再起動のためにバスワードセッティングがセッティングされる。POSTは、入力成功のインチケータ及びその保護が必要である。POSTは、何れかのバスワードが正しく入力されたことを確認した後、確認のアイコンを表示することにより終入力を認証する。

【0098】POSTの認証と連結して、バスワード・ユーティリティは、PAPに対するサポートを含まなければならない。該ユーティリティは、PAPの導入、変更、削除をサポートし、オプション・スイッチ或いは機密保護スイッチの位置とこれら3つの機能とは連動している。機密保護スイッチは承認されたユーザがPAPのセットを行おうとする手筋がなければならず、更にその手筋がシステム・オーナや承認されたユーザにとって保護されなければならない。この結果を達成する事が本発明の焦点であり以後詳細に説明する。

【0104】PAP或いはIPL装置起動リスト・ファイルを導入・変更は削除するために、本発明により意図された1つの方法によれば、サーバとLANシステムの間に隔壁がなければならぬ。更に、LANシステムの間で隔壁がなければならぬ。PAPは機密保護スイッチがロックの位置にあるとき、該ハードウェア回路がPAPをIE PROMに書き込む事を許しいる。機密保護スイッチがロックの位置にあるとき、該ハードウェア回路がPAPとIPL装置起動リストの間に隔壁がなければならぬ。要するに、IPL装置起動リスト・ファイルを導入・変更するためには、隔壁がなければならぬ。

グのため特別なフィールドを用意する必要がある。R1
R1の出所からシステム・リファレンス・ディスクケット
・イメージ或いは機器構成セシット用ユーティリティの起
動中、起動されるプログラムは、POSTによって指定
された機能保護に関するジールドの状態を検出さ
る。正常操作の結果として、上述のように、これらがロ
ック状態である事が判ると、システム・リファレンス・
ディスクケット・プログラムは遠隔PAP設定フラグをセ
ットし、LANステーションのパワーOFFを行い、そし
て直ちにリバーチャンするようにメッセージを発し、
LANステーションでのデータ処理を禁止する処置を取
つて終了する。

[0105] この時点では、LANステーションでの承認さ
れたユーザは、ステーションのパワーOFFをし、またす
べてにオンにする。POSTでは、正常な動作を実行するこ
とにように、遠隔PAP選入/退出の状況が変わったこ
とを検出し、機能保護構成装置をロック解除にし、遠隔
PAP選入のためのフラグ・セットの変更やリセットを
可能にしたまま、サーバからのプログラム起動の正常な
動作を続行する。

[0106] サーバに定義されたR1の場所には、承認された
フレンス・ディスクケット・イメージ或いはシステム構
成設定用プログラムが貯っているため、そのプログラム
が起動され、PAPを導入し、PAPを変更又は削除
し、必要ならR1に装置起動リストの変更を行うことを
可能にするために、承認されたユーザが、システム
が以前に機能保護装置の当該フィールドを変更できるよ
うにする。

[0107] 係る変更を完了するためには、承認された
ユーザはシステムのパワーOFFを再度行い、R1P1に
先立つてPOSTが機能保護装置フィールドのロックに
戻れるようにモモリがクリアされている事を確認する必
要がある。PAPをLANステーションに導入する第2
の方法によれば、メディアレス・ワークステーションに
論理的プログラム導入装置を提供するサーバとワークス
テーションの間に開通が必要である。しかしながら
この方法は、より短時間ですむため、EEPROM
及びCMOSに存する保護フィールドを上述の第1の方法
より、短時間危険にさらなければすむ。この方法は、メ
ディアレス・ステーションをパワーOFFの状態でスター
トさせる必要がある。

[0108] 物理的にメディアレス・ワークステーション
の直近であれば、承認されたユーザは、上述の第1の
方法のようにサーバのユーザーに対して論理的起動装置を
オペレーティング・システム・イメージからシステム・
リファレンス・ディスクケット・イメージに変更するよう
指示する。メディアレス・ワークステーションの承認さ
れたユーザは、それからワークステーションをパワーオ
ンにする。承認されたユーザはこの時、POS1からの
可視的表示を持つて、盤盤上で3つの逆転打鍵、Ctrl+I

ns,を行う。この連続打鍵は、POSTに対して、EEPROMとババの当該イメージを起動する前に、EEPROMとOSの保護ファイルが保護状態になっていない事由を防ぐために使用される。

109) この状況において、システム・リファレンスデバイスケット・イメージが起動され、PAPが導入され、或いはメディアアドレス・ワークステーションの開かれる前にシステムがパワーオフされている事由を確認するのは、承認されたユーザの責任である。

110) POSTはビオ・サブシステムを初期化テストとシステム内の他のサブシステムの初期化を含む。媒体サブシステムが初期化されれば、磁盤BIO,磁盤AIO,、Crtl-A11-hs、Crtl-A11-D1の識別と類似の方法で識別可能にならなければ、この時承認されたユーザに対する可視的表示はなさない。

111) POSTは磁盤のCBIOSをチェックし

打鍵が、鍵盤サブシステムの初期化と POST によ
る。もし該打鍵がその間に検出されなければ、POST
はシステム区画起動打鍵検出ウィンドウを開く。
1-1-2) POST はそれから、ディスプレー上のカ
ルを、現在位置、0 行 0 列 (左上隅)、から 0 行 7
(上右隅) へ動かす。これは、承認されたユーザに
示せる可視的台図の選出との間に検出されたかどうか
を示す。POST はディスク
アブストラクションを初期化し、アダプタをオンボード
RAM にシステムに接続する。次に、POST はマザーボード
にシステムをサブシステムに接続するためのシーケンスを実行する。POST が完了すると、マザーボード
は CPU にシステムをサブシステムに接続するためのシーケンスを実行する。

初期化を行う。

1.3 承認されたユーザが、起動手順中、保護フリップスイッチを操作する。POSTはシステム起動時にPOSTに知らせるため、該逆フリップスイッチを操作する。この時点で、POSTはディスプレー上のビデオ、音声出力、USB端子を0行(左上隅)から始めの位置、0行(左上隅)へ戻す。この事がユーザに対してシステム起動動作を終了する。もしも承認されたユーザが、該逆フリップスイッチを操作する。それは該盤の初期化後で、ウインドウ開けたままで、あるいはウインドウ開けた間中であっても、POSTは、後の使用のため該逆フリップスイッチをセットする。

【0115】もし承認されたユーザが、該打球入力の機会をのがしたら、その承認されたユーザは、最初に述べた方法に従つてPAPを導入するか、この方法をやり直す事ができる。選択IPUに先行して、POSTは該打球フラグをチェックし、承認されたユーザがEEPROMとCMOSの保護フィールドを不保護にして置く事を量んでいる事が判る。

【0116】POSTは正常な起動手順を、選択IPUの実行が必要であるという事を発見するまで、保護フィールド不保護の状態でその手順を進める。第1の方法の説明にあるように、起動イメージが接続されると、承認されたユーザはセット機能オブションを主メニューに選択する。セット機能メニューは承認された中の手順で選択する。ユーザはパスワード・ユーティリティを実動するためセット・パスワードと不在開始モード(Idleended Start (Node))を選択する。承認されたユーザはそれから特権アクセス・パスワードを選択し、えらべた指示に従う。該ユーザは同時に、IPU装置起動手順リストを定

【0117】これによつて、承認されたユーザザによって選択された起動装置が起動手順中いつも選択されている事が確認される。メティアレス・ワークステーションを離れる前に、承認されたユーザザはそのワークステーションのパワーオフをすべきである。さもなくば、もしそこのワークステーションがパワーオンのままであると、EEPROMとCMOSの機密保護関係のファイルが不正なアクセスの危険にさらされる。第11の方法の説明にあるように、この方法はPAPの要変更及びIP-Lの装置起動手順リストの更新にも使用される。

【0118】POSTによってCPU-Al-1-Ins. の入力のために開かれたワンドウは、米国特許出願で、1991年6月17日出願の出願番号第716,594号に述べられている。

【0119】そこではそれがシステム・リフアレンス・ディスクケットを発動するために使用されている。本開示においては、それが選択IP-Lのために保護ファイルドロック解除(open)になつている事をPOSTへ知らせるために使用されている。PAPの導入又は変更の処理が、PAPを定義している危険なデータの如何なるネットワーク上の転送も回避しており、それ故該データがネットワーク上に存在する可能性ないはネットワーク上で誤用される可能性を回避しているということが本発明にとって重要である。

【0120】図面と明細書について本発明の最も美しい具体が説明され、特別の用語が使用されているけれど

17]これによって、承認されたユーザによって
された起動装置が起動手順中いつも選択されている
メディアレス・ワークステーションを
承認される。メディアレス・ワークステーションを
前に、承認されたユーザはそのワークステーションを
ワーオフをすべきである。さもなくば、もしそ
ワークステーションがパワーオンのままであると、E
OMとCMOSの機密保護関係のフィールドが不
セスの危険にさらされる。第1の方法の説明に
うに、この方法はPAPの変更又は削除及びIP
配置起動手順リストの更新にも使用される。

18]POSTによってCPU-Al1-hns、の入力の
開封されたワンドカラは、米国特許出願で、199
月17日出願の出願番号第176、594号に述
している。

19)そこではそれがシステム・リフレンス・
ケットを発動するために使用されている。本開示
では、それが遠隔IPルのため保護フィールドが
解除(open)になっている事をPOSTへ知らせ
に使用されている。PAPの導入又は変更の処理
のAIPを定義している危険なデータの如何なるネット
ワーク上の転送も回避しており、それが該データがネ
ットワーク上に存在する可能性ないはネットワーク上で
れる可能性を回避しているということが本発明に
重要である。

20) 図面と明細書に於いて本発明の留ましい具
説明され、特別の用語が使用されているけれど

も、既存は用語を一般的、配述的意味でのみ使用したのであり、制限を加える目的で使用したのではない。

〔0121〕 [発明の効果] 本発明によれば、LANステーション・バーナル・コンピュータ・システム(固定ディスク装置やフロッピー・ディスク装置のようなプログラム記憶装置を持たない)において、バスワード・データの如何なる異なるネットワーク上の転送も回避し、それ故該データがネットワーク上に存在する可能性ないはネットワーク上で利用される可能性を回避することができ、LAN上で

【図1】本発明を具體化する場合のパーソナル・コンピュータの外観図。
 【図2】図1のパーソナル・コンピュータの構成要算。
 【図3】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特徴部品を示したものである。
 【図4】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特徴部品を示したものである。
 【図5】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特徴部品を示したものである。
 【図6】図4及び図5で示された特定の構成部分の拡大外観図である。
 【図7】本発明の機密保護機構に関連する図1、図2、図4及び図5で示されるパーソナル・コンピュータのオプション部分の拡大外観図である。

〔発明の効果〕 本発明によれば、LANステーション・パーソナル・コンピュータ・システム(固定ディスク装置やフロッピーパー・ディスク装置のようなプログラム記憶装置を持たない)において、バスワード・データの如何なるネットワーク上の転送も回避し、それ故データが存在する可能性ないはネットワーク上で誤用される可能性を回避することができ、LAN上で機密保護機能を提供することができる。

〔図面の簡単な説明〕

〔図1〕 本発明を具体化する場合のパーソナル・コンピュータの外観図である。

〔図2〕 図1のパーソナル・コンピュータの構成要録配図である。シャシ、カバー、フレーナ・ボードを含む分解部品配図であり、これら構成要録の関係を示している。

〔図3〕 図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特定位部分の概略図である。

〔図4〕 図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特定位構成部分で、本発明の機密保護に関連した部分を概略図示したものである。

〔図5〕 図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特定位構成部分で、本発明の機密保護に関連した部分を概略図示したものである。

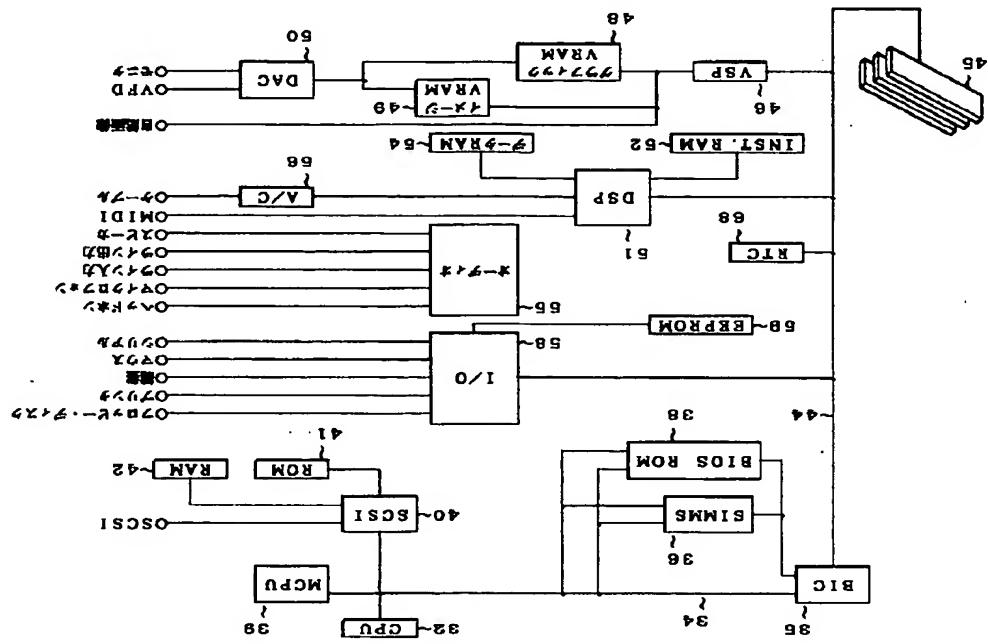
〔図6〕 図4及び図5で表示された特定の構成部分の拡大外観図である。

〔図7〕 本発明の機密保護機能に関連する図1、図2、図4及び図5で示されるパーソナル・コンピュータのオプション部分の拡大外観図である。

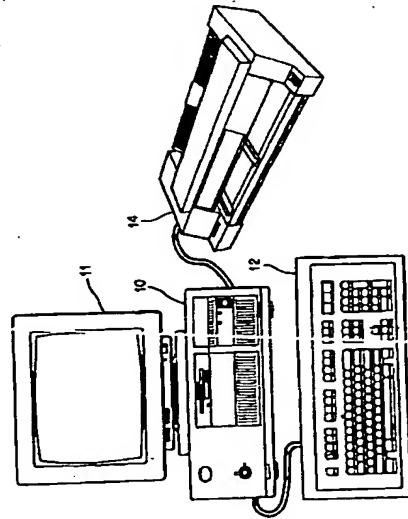
〔符号の説明〕

10	パーソナル・コンピュータ
11	ディスプレイ・モニタ
12	鍵盤
13	主カバー
14	シャシ
15	ディスク
16	フレーナ・ボード
17	SIMMS (RAM)
18	BIOS ROM
19	E PROM
20	電源スイッチ
21	電源
22	カバー錠スイッチ
23	RTC/CMOS RAM

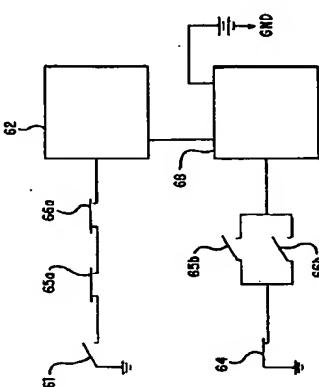
[図3]



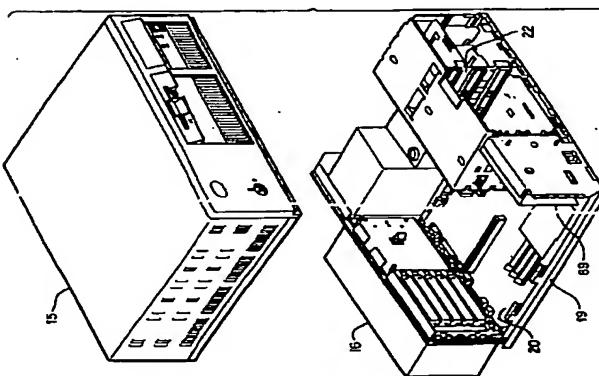
[図1]



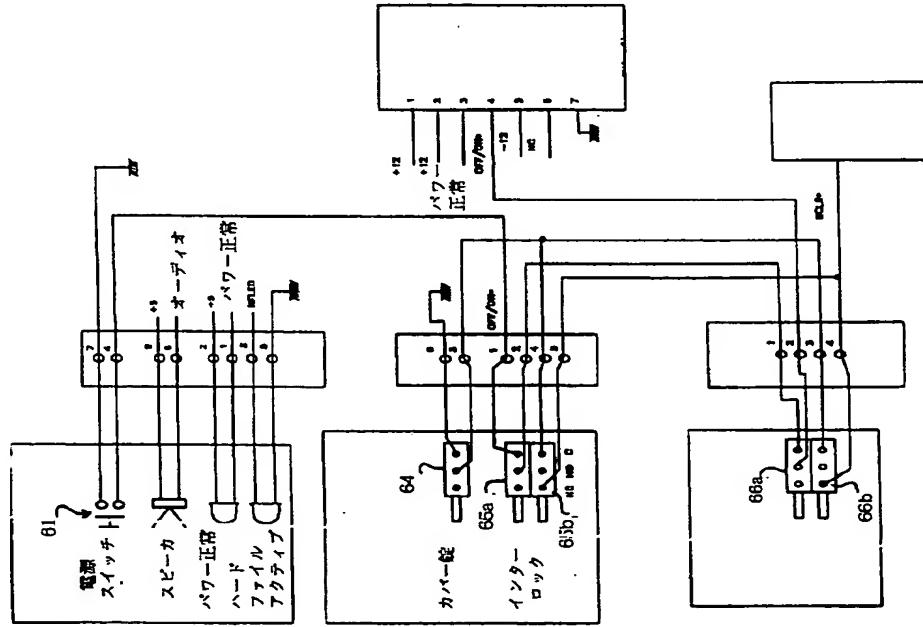
[図1]



[図2]



[図5]



(72) 発明者 パーマー・イー・ニューマン
アメリカ合衆国 33333 フロリダ州・ボ
カラトンダブソン・ドライブ 7488

(72) 発明者 デーブ・リー・ランドール
アメリカ合衆国 33068 フロリダ州・ボ
ンパノ・ビーチ 69テラス 1751 エス・
ダブリュウ

(72) 発明者 リサ・アンネ・ルオトロ
アメリカ合衆国 33467 フロリダ州・レ
イク・ワース アウアチタ・ドライブ
5264

(72) 発明者 ジョアンナ・バーガー・ヨダ
アメリカ合衆国 27513 ノースカロライ
ナ州・ケアリー カスター・トレイン
203